# English Translation of Relevant Portions of JP-A-2001-148735 Published on May 29, 2001

:

Page (9), column 15, line 48 - column 16, line 15

[0085]

The above description deals with the case where the clock of the transmitting terminal and that of the decoder module show the same time. However, when something causes an error to occur between the time shown by the clock of the transmitting terminal and that shown by the clock of the decoder module, it may become impossible for the decoder module to perform decryption.

[0086]

In a ninth embodiment of the present invention shown in Fig. 12, a description will be given of a decryption validity check mechanism that solves the problem (i.e., the impossibility of decryption) resulting from an error between the time shown by the clock of the transmitting terminal and that shown by the clock of the decoder module.

[0087]

In this embodiment, for a predetermined period after a key change, an old work key used before the key change as well as a new work key used after the key change is held at the decoder module side such that both is available. In this case, decryption is performed using both the old and new work keys (in Fig. 12, (1) decryption and (2) decryption), the decryption results are compared according to "a post-decryption validity check method" using verification data (Fig. 12, (4) comparison and verification), and the correctly decrypted one of the decryption results is transmitted as location data (Fig. 12, (5) location data

transmission).

.

## PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number : 2001-148735

(43)Date of publication of application: 29.05.2001

(51)Int.Cl. H04M 3/42 H04L 9/08 H04L 9/14

HO4M 3/487 HO4M 11/00

(21)Application number: 2000-081961 (71)Applicant: NIPPON TELEGR & TELEPH CORP

<NTT>

(22)Date of filing: 23.03.2000 (72)Inventor: MASUDA RYUTA

DATE SHIGERU YASUNAGA KENJI

MINE SHINICHI

(30)Priority

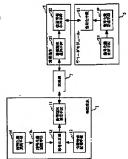
Priority number: 11253640 Priority date: 07.09.1999 Priority country: JP

(54) POSITION INFORMATION SERVICE SYSTEM, POSITION INFORMATION USING METHOD OF POSITION INFORMATION SERVICE SYSTEM, ORIGINATING TERMINAL, AND DECODER MODEL (ADDITION INFORMATION SERVICE SYSTEM, ORIGINATING TERMINAL, AND DECODER MODEL (ADDITION INFORMATION STATEMENT AND ADDITION OF T

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a position information service system which makes the ID of an originating terminal secret to the outside of an exchange network, provides information for a terminating terminal unlimited to a special number and charges the terminal, and prevent position information from being altered and data from illegally being reused.

SOLUTION: The originating terminal stores position information, ciphers the position information by using a ciphering key which is periodically updated, and sends the information to a decoder module attached to a terminating terminal. The decoder module deciphers the ciphered position information by using a deciphering key which is automatically updated when the ciphering key of the originating terminal is updated and provides the information for the terminating terminal. The originating terminal generates a key including the terminating terminal telephone number and ciphers the position information and the decoder module generates a key including the telephone number of the connected terminating terminal, so that only the limited terminal obtains the position information deciphered by the decoder module.



#### (19)日本国特許庁 (JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2001-148735 (P2001-148735A)

(43)公開日 平成13年5月29日(2001.5.29)

(51) Int.CL?	識別記号	PΙ	デーマコート*(参考)
HO4M 3/4	2	H04M 3/42	U 5J104
H04L 9/0	8	3/48	7 5K015
9/1	4	11/00	302 5K024
HO4M 3/4	87	HO41. 9/00	601C 5K101
11/00	0 302		641
		審查請求 未	精求 請求項の数15 OL (全 14 頁)
(21)出願書号	特職2000-81961(P2000-81961)	(71)出職人 000	0004226
		日2	本電價電話株式会社
(22)出順日	平成12年3月23日(2000, 3, 23)	東東	京都千代田区大手町二丁目3番1号
		(72)発明者 増	大海 田
(31)優先権主張器	号 特膜平11-253640	東の	京都千代田区大手町二丁目3番1号 日
(32) 優先日	平成11年9月7日(1999.9.7)	本1	唯信電影株式会社内
(33) 優先権主張[	日本(JP)	(72)発明者 伊波	き 滋
		東	京都千代田区大手町二丁目3番1号 日
		本1	重信電話株式会社内
		(74)代理人 100	0070150
		弁理	聖士 伊東 忠彦
			最終頁に統令

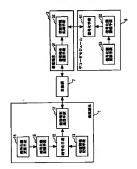
(54) 【発明の名称】 位置情報サービスシステム、並びに、位置情報サービスシステムにおける位置情報利用方法、発 傾端末、及び、デコーダモジュール

#### (57)【要約】

【課題】 本発明は、発信施末の1 Dが交換機能外に秘 匿され、特審に限定されない著信雄末に情報提供及び課 金が行なわれ、位置情報の改竄、データの不正な再利用 が防止された位置情報サービスシステムの提供を目的と する。

【解決手段】 本発明によれば、発信端末は、位置情報 を記憶し定期的に更新される暗号化源を使って位置情報 を暗号化して着協策な代間されたデニーダモジュール に送信する。デコーダモジュールは、発信端末の暗号化 健更新的に自動更新される信号化課を使って暗号化位置 情報を信号化し着信端末に提供する。発信端末で着信機 末電信番号を入れた課を生成すて位置情報を暗号化し、 デコーダモジュールで接続された着信端末の電話番号を 入れた課を生成するとで、限定された着信編末だけが デコーダモジュールで復掛付されたの管質解を得





#### 【特許請求の範囲】

【糖求項1】 交換網と、上記交換網を介して接続され た発信機末及び着信機末とを有し、上記発信機末の所在 を表わす位置情報を上記着信端末に提供する位置情報サ ービスシステムにおいて.

1

上記発信端末で、暗号化鍵及び上記着信端末の識別情報 を用いて上記位置情報を暗号化する段階と、

上記発信端末で、上記暗号化された位置情報を上記交換 網を介して上記着信備末に送信する段階と、

上記着信備末に取り付けられ、上記暗号化鍵及び上記着 10 信備末に送信する段階と、 信端末の織別情報に対応した復号化鍵を保持するデコー ダモジュールで、上記着信端末に受信された上記暗号化 された位置情報を上記復号化鍵を用いて復号化する段階

上記着信端末で、上記復号化された位置情報を処理する 段階とを有し、

上記発信端末の暗号化鍵と上記デコーダモジュールの上 記復号化鍵が所定の時点で同期して更新され、上記デコ ーダモジュールが取り付けられた着信端末において上記 発信端末の位置情報を利用することができる位置情報利 20 ク鍵を作成する段階と、 用方法。

【請求項2】 上記購号化鍵を用いて位置情報を暗号化

する段階は、 上記暗号化鑓及び上記着信端末の識別情報を用いてワー

ク鍵を作成する段階と 上記ワーク鍵を用いて上記位置情報を暗号化する段階と を有し

上記デコーダモジュールに保持された上記復号化鍵は、 上記更新された暗号化鍵及び上記デコーダモジュールが 取り付けられている上記著信端末の識別情報を用いて更 30 新される請求項1記載の位置情報利用方法。

【請求項3】 交換網と、上記交換網を介して接続され た発信端末及び着信端末とを有し、上記発信鑑末の所在 を表わす位置情報を上記着信端末に提供する位置情報サ ービスシステムであって

上記発信線末は、暗号化線及び上記着信端末の識別情報 を用いて上記位置情報を暗号化する手段と、

上記暗号化鍵を所定の時点で更新する手段と、

上記暗号化された位置情報を上記交換網を介して上記着 信婦末に送信する手段とを有し、

上記着信端末に取り付けられ、上記暗号化鍵及び上記着 信端末の識別情報に対応した復号化鍵を保持する手段、 上記着信端末に受信された上記暗号化された位置情報を 上記復号化鍵を用いて復号化する手段、及び、上記暗号 化鍵が更新される所定の時点と同期して上記復号化鍵を 更新する手段を備えたデコーダモジュールが設けられ、 上記着信端末は上記復号化された位置情報を処理する手

ト記デコーダモジュールが取り付けられた上記着信備末 において上記発信機末の位置情報を利用することができ 50 暗号化鍵及び上記着信機末の機別情報を用いて上記位置

段を有し、

る位置情報サービスシステム。

【請求項4】 交換網と、上記交換網を介して接続され た発信端末及び着信端末とを有し、上記発信端末の所在 を表わす位置情報を上記着信端末に提供する位置情報サ ービスシステムにおける発信端末の位置情報利用方法で

暗号化鍵及び上記着信雄末の識別情報を用いて上記位置 情報を暗号化する段階と、

上記暗号化された位置情報を上記交換網を介して上記着

上記着信端末に取り付けられ、上記暗号化鍵及び上記着 信端末の識別情報に対応した復号化鍵を保持し、上記暗 号化された位置情報を上記復号化鍵を用いて復号化する デコーダモジュールで、上記復号化鍵が更新される時点 に同期して上記暗号化鍵を更新する段階とを有する、位 置情報利用方法。

【請求項5】 上記暗号化鍵を用いて位置情報を暗号化 する段階は、

ト記時号化録及びト記着信端末の識別情報を用いてワー

上記ワーク鍵を用いて上記位置情報を暗号化する段階と を有し、

F記デコーダモジュールに保持された F記復号化鍵が上 配更新された暗号化鍵及び上記デコーダモジュールが取 り付けられている上記着信端末の識別情報を用いて更新 される請求項4記載の位置情報利用方法。

【請求項6】 交換網と、上記交換網を介して接続され た発信端末及び着信端末とを有し、上記発信端末の所在 を表わす位置情報を上記着信端末に提供する位置情報サ ービスシステムにおいて

暗号化鍵及び上記着信備末の識別情報を用いて上記位置 情報を暗号化する手段と、

上記着信端末に取り付けられ、上記暗号化鍵及び上記着 信端末の識別情報に対応した復号化鍵を用いて、上記着 信端末に受信された上記暗号化された位置情報を復号化 するデコーダモジュールで上記復号化鍵が更新される所 定の時点と同期して上記暗号化鍵を更新する手段と、 上記暗号化された位置情報を上記交換網を介して上記着

信端末に送信する手段とを有する発信端末。 【請求項7】 上記暗号化する手段は、上記暗号化鍵及 び上記着信端末の識別情報を用いてワーク鍵を作成する

手段と、

上記ワーク鍵を用いて上記位置情報を暗号化する手段と を有する請求項6記載の発信端末。

【請求項8】 交換網と、上記交換網を介して接続され た発信端末及び着信端末とを有し、上記発信端末の所在 を表わす位置情報を上記着信違末に提供する位置情報サ ービスシステムにおいて、上記発信端末に搭載される位

置情報利用プログラムを格納した記録媒体であって、

情報を暗号化させるプロセスと、

上記着信端末に取り付けられ、上記暗号化鍵及び上記着 信端末の識別情報に対応した復号化鍵を用いて、上記着 信端末に受信された上記暗号化された位置情報を復号化 するデコーダモジュールで上記復号化鍵が更新される所 定の時点と問期して上記暗号化鍵を更新させるプロセス とを有する位置情報利用プログラムを格納した記録媒 体。

【請求項9】 上記暗号化させるプロセスは、上記暗号 化鎌及び上記着信端末の識別情報を用いてワーク鍵を作 10 成させるプロセスと、

上記ワーク鍵を用いて上記位置情報を暗号化させるブロ セスとを有する請求項8記載の位置情報利用プログラム を格納した記録媒体。

【請求項10】 交換網と、上記交換網を介して接続さ れた発信端末及び着信端末とを有し、上記発信端末の所 在を表わす位置情報を上記着信端末に提供する位置情報 サービスシステムにおいて着信端末に取り付けられたデ コーダモジュールの位置情報利用方法であって、

上記発信端末で暗号化鍵及び上記着信端末の識別情報を 20 用いて暗号化され、上記交換網を介して上記着信鑑末に 送信された暗号化位置情報を、上記暗号化鍵及び上記着 信端末の識別情報に対応した復号化鍵を用いて復号化す る段階を有し.

上記発信端末で上記暗号化鍵が更新される所定の時点と 同期して、上記復号化鍵を更新する段階をさらに有する 位置情報利用方法。

【請求項11】 上記復号化鍵は、上記暗号化鍵及び上 記着信端末の識別情報を用いて作成されたワーク鍵を使 って暗号化された上記暗号化鍵位置情報を復号化できる 30 ように、上記更新された暗号化鍵及び上記着信備末の職 別情報を用いて更新される請求項10記載の位置情報利 用方法。

【請求項12】 交換網と、上記交換網を介して接続さ れた発信端末及び着信端末とを有し、上記発信端末の所 在を表わす位置情報を上記着信端末に提供する位置情報 サービスシステムにおいて、着信端末に取り付けられた デコーダモジュールであって、

上記発信端末で暗号化鍵及び上記着信端末の識別情報を 用いて暗号化され、上記発信機末に送信された暗号化位 40 置情報を、上記職号化鎌及び上記着信端末の識別情報に 対応した復号化鍵を用いて復号化する手段と、

上記復号化鍵を保持する手段と、

号化鍵を更新する手段とを有するデコーダモジュール。 【請求項13】 上記復号化鍵を更新する手段は、上記 暗号化鍵及び上記着信端末の識別情報を用いて作成され たワーク鍵を使って暗号化された上記暗号化鍵位置情報 を復号化できるように、上記更新された暗号化鍵及び上 記着信端末の識別情報を用いて上記復号化鍵を更新する 50 ースなどを構築して発信者の位置情報を提供できるよう

上記暗号化鍵が更新される所定の時点と同期して上記復

請求項12記載のデコーダモジュール。

【請求項14】 交換網と、上記交換網を介して接続さ れた発信端末及び着信端末とを有し、上記発信端末の所 在を表わす位置情報を上記着信端末に提供する位置情報 サービスシステムにおいて、着信備末に取り付けられた デコーダモジュールに搭載される位置情報利用プログラ ムを格納した記録媒体であって、

上記発信端末で暗号化鍵及び上記着信端末の識別情報を 用いて暗号化され、上記発信端末に送信された暗号化位 置情報を、上記暗号化鍵及び上記着信端末の識別情報に 対応した復号化鍵を用いて復号化させるプロセスと、 上記暗号化鍵が更新される所定の時点と同期して上記復 号化線を更新させるプロセスとを有する位置情報利用プ ログラムを格納した記録媒体。

【請求項15】 上記復号化鍵を更新させるプロセス は、上記暗号化維及び上記着信編末の識別情報を用いて 作成されたワーク鍵を使って暗号化された上記暗号化鍵 位置情報を復号化できるように、上記更新された暗号化 **攀及びト記着信端末の識別情報を用いて上記復号化鍵を** 更新させる請求項14記載の位置情報利用プログラムを 格納した記録媒体。

【発明の詳細な説明】

[0001]

(発明の属する技術分野) 本発明は、公衆電影機のよう た発呼端末 (又は発信端末) の設置場所を被呼端末 (又 は着信婦末) に通知する位置情報サービスシステムに係 わり、特に、位置情報サービスシステムのセキュリティ を保障する技術に関する。 [0002]

【従来の技術】従来、発信者の住所などの位置情報を着 信者に提供するサービスとして、警察・消防回線のよう な特別な電話番号の着信者に対する発信地紹介サービス が提案されている(特開平08-204835)。このサービス では、発信者の発呼端末の電話番号又は端末IDを利用 してセンタで位置情報を獲得し、着信者に位置情報を提 供する。

[0003]また、特闘平08-204841には、発信者が公 衆電話機を用いて自分の現在位置を相手に知らせるとと もに、発信者自身も現在位置情報を得ることができる公 衆電話位置情報システムが開示されている。このシステ ムでは、発信者が公衆電話機の電話番号や識別コードを 基地局(センタ)へ送信し、基地局はこの発信者から送 信された情報に基づいて位置情報を検索し、検索結果を 受信局に送信する。位置情報の具体例には、所在地名、 地図表示が含まれる。

【0004】また、近年開始された発信者番号通知サー ビスを利用することにより、交換網の外部でも発信者の 電話番号を知ることが可能になるので、電話番号とその 電話番号に関連した位置情報とを対応付けしたデータベ になる。

【0005】一方、位置情報サービスの円滑な運用のた めには、利用者が望む適切な情報を提供できるだけでは なく、一般に、サービス料の適切な課金が必要であると 考えられる。さらに、サービス料の適切な課金を行なう ため、サービスに関連した情報の秘匿性の向上や情報の 改竄の防止などの情報セキュリティ技術が重要になる。 【0006】従来技術における位置情報サービスへの課 金方式として、たとえば、特開平10-326075に記載され た発明によれば、「Cカード対応のデジタル公衆電話機 10 を利用してその公衆電話機周辺の店舗等の行き先案内サ ービスを提供する方法において、公衆電話機からサービ スセンタにダイヤルした際の通話料がICカードや現金 から清算される。

5

### [0007]

【発明が解決しようとする課題】上記の従来技術の説明 からわかるように、発信者の発信端末の端末ID、たと えば、電話番号を知ることができる場合、電話番号をイ ンデックスとした位置情報データベースを構築すること により、交換網の内外を問わずに発信端末の設置場所に 20 関する位置情報を提供することができる。しかし、発信 端末の電話番号は、一般には、発信者番号通知サービス を利用しない限り、着信者が知ることのできない情報で あり、実際、電話番号を非通知・非公開としている加入 者端末が教多く存在する。さらに、公衆電話機において は、その電話番号は非公開とされる。

[0008]また、サービス提供者が電話番号をインデ ックスとして位置情報データベースを構築した場合、サ ービス利用者がサービス利用時に電話番号と位置情報の 対を蓄積することによって、サービス提供者の位置情報 30 データベースのサブセットを構築することが可能であ る。その場合、サービス利用者は、一旦サービスを利用 した電話番号と同じ電話番号については、サービス提供 者からのサービスを受けずに位置情報を取得でき、サー ビス提供者はサービス利用者に対し位置情報の利用料を 適正に課金できない。

【0009】したがって、本発明は、発信端末の電話番 号の秘密性を保ったまま発信機末の影響場所を着信機末 に通知する位置情報サービスシステムの提供を目的とす

【0010】また、本発明は、サービス利用者に適正な 課金が行なえるように、デコーダモジュールのような付 属装置を取り付けるととによってサービス利用の許可を 与えられた着信端末だけがサービスを利用できる位置情 報提供サービスシステムの提供を目的とする。

[0011] さらに、本発明は、位置情報利用の際に通 信の負荷が発生しないように、着信職末がサービス提供 者に問い合わせを行なうことなく位置情報サービスを受 けることができるシステムの提供を目的とする。

を締結していない不正な着信端末が不正にサービスを利 用できないようなシステムの提供を目的とする。

【0013】また 本発明は 上記位置情報サービスシ ステムにおける位置情報利用方法、発信端末、並びにデ コーダモジュールの提供を目的とする。

[0014]

【課題を解決するための手段】上記の目的を達成するた め、本発明によれば、発信端末に位置情報を保持し、位 置情報取得時に交換機網外で発信端末のID(電話番 号)を使用しない。また、復号化サービスを受ける着信 者は、デコーダモジュールを着信端末に取り付ける必要 がある。

【0015】さらに、本発明によれば、着信端末として 特番を使用しない。また、位置情報は暗号化される。そ の上、本発明によれば、発信端末は、位置情報と暗号化 鍵を使って位置情報を暗号化する手段とを有し、定期的 に (契約期限時には必ず) 更新される暗号化鍵を使って 位置情報を暗号化して着信端末に付属されたデコーダモ ジュールに送信する。デコーダモジュールは、発信鑑末 の暗号化鍵更新時に自動更新される復号化鍵と、との復 母化舗を使って暗号化位置情報を復号化する手段とを有 し、復号化された位置情報を着信端末に提供する。

[0016]また、デコーダモジュールは、着信端末電 試番号を保持する書き換え不可能な手段(ROM)をも ち、鍵更新時に着信端末電話番号を入れ込んだ鍵を生成 しておくことで、発信端末で着信端末電話番号を入れ込 んだ鍵を生成して位置情報を暗号化して送信したとき に、デコーダモジュールで復号化して位置情報を得ると とができる。

【0017】図1は、本発明の第1の原理機成図であ り、着信端末3は交換網7に直結され、着信端末3には デコーダモジュール5が接続される。 これに対し、図2 に示された本発明の第2の原理構成図では、交換機7を 介して発信端末1と着信端末3が接続され、デコーダモ ジュール5は、着信端末3と交換網7の間に接続され

[0018] 請求項1に係る発明は、 交換網7と、上 記交換網7を介して接続された発信端末1及び着信端末 3とを有し、上記発信端末1の所在を表わす位置情報を 上記着信端末3に提供する位置情報サービスシステムに おいて、上記発信備末1で、暗号化鎌及び上記着信備末 3の識別情報を用いて上記位置情報を暗号化する段階 と、上記発信端末1で、上記暗号化された位置情報を上 記交換網7を介して上記着信端末3に送信する段階と、 上記着信端末3に取り付けられ、上記暗号化鏈及び上記 着信端末3の識別情報に対応した復号化鍵を保持するデ コーダモジュール5で、上記着信端末3に受信された上 記職号化された位置情報を上記復号化鍵を用いて復号化 する段階と、上記着信端末3で、上記復号化された位置 【0012】さらに、本発明は、サービス提供者と契約 50 情報を処理する段階とを有し、上記発信端末1の暗号化

鍵と上記デコーダモジュール5の上記復号化鍵が所定の 時点で同期して更新され、上記デコーダモジュール5が 取り付けられた着信端末において上記発信端末の位置情 報を利用することができる位置情報利用方法である。

【0019】請求項2に係る発明では、さらに、上記暗 呉化鎌を用いて位置情報を暗号化する段階は、上記暗号 化継及び上記着信端末3の識別情報を用いてワーク鍵を 作成する段階と、上記ワーク鍵を用いて上記位置情報を 暗号化する段階とを有し、上記デコーダモジュール5 に び上記デコーダモジュール5が取り付けられている上記 着信端末3の識別情報を用いて更新される。 [0020]請求項3に係る発明は、交換網7と、上記

交換網7を介して接続された発信端末1及び着信端末3 とを有し、上記発信端末1の所在を表わす位置情報を上 記着信端末3に提供する位置情報サービスシステムであ って、上記発信端末1は、暗号化舗及び上記着信端末の 識別情報を用いて上記位置情報を暗号化する手段12 と、上記位置情報を記憶する手段13と、上記時号化鍵 を所定の時点で更新する手段14と、上記暗号化された 20 位置情報を上記交換網を介して上記着信端末に送信する 手段11とを有し、上記着信端末3に取り付けられ、上 記暗号化鍵及び上記着信備末の識別情報に対応した復号 化鍵を保持する手段53、上記着信端末3に受信された 上記暗号化された位置情報を上記復号化鍵を用いて復号 化する手段51、及び、上記復号化鍵を上記暗号化鍵が 更新される所定の時点で同期して更新する手段52を備 えたデコーダモジュール5が設けられ、上記着信端末3 は上記復号化された位置情報を処理する手段32を有

【0021】請求項4に係る発明は、交換網7と、上記 交換網7を介して接続された発信端末1及び着信端末3 とを有し、上記発信端末1の所在を表わす位置情報を上 記着信端末3に提供する位置情報サービスシステムにお ける発信端末1の位置情報利用方法であって、暗号化鍵 及び上記者信端末3の識別情報を用いて上記位置情報を 暗号化する段階と、上記暗号化された位置情報を上記交 換網7を介して上記着信端末3に送信する段階と、上記 着信端末3に取り付けられ、上記暗号化鍵及び上記着信 端末3の識別情報に対応した復号化鍵を保持し、上記暗 号化された位置情報を上記復号化鍵を用いて復号化する デコーダモジュール5で、 上記復号化鍵が更新される時 点と同期して上記暗号化鍵を更新する段階とを有する、 位置情報利用方法である。

信備末3において上記発信端末の位置情報を利用すると

とができる位置情報サービスシステムである。

[0022]請求項5に係る発明によれば、上記時号化 鎌を用いて位置情報を暗号化する段階は、上記暗号化鍵 及び上記着信端末3の識別情報を用いてワーク鍵を作成 する段階と、上記ワーク鍵を用いて上記位置情報を暗号 50

化する段階とを有し、上記デコーダモジュール5 に保持 された上記復号化鍵が上記更新された暗号化鍵及び上記 デコーダモジュール5が取り付けられている上記着信婦 末3の識別情報を用いて更新される。

[0023]請求項6に係る発明は、交換網7と、上記 交換網7を介して接続された発信端末1及び着信端末3 とを有し、上記発信端末1の所在を表わす位置情報を上 記着信端末3に提供する位置情報サービスシステムにお いて、暗号化鍵及び上記着信端末3の識別情報を用いて 保持された上記復号化鍵は、上記更新された暗号化鍵及 10 上記位置情報を暗号化する手段12と、上記着信端末3 に取り付けられ、上記暗号化鍵及び上記着信端末の識別 情報に対応した復号化鍵を用いて、上記着信端末3に受 信された上記暗号化された位置情報を復号化するデコー ダモジュール5で上記復号化離が更新される所定の時点 で同期して上記暗号化鍵を更新する手段14と、上記暗 号化された位置情報を上記交換網7を介して上記着信端 末3に送信する手段11とを有する発信端末である。 [0024]請求項7に係る発明によれば、上記暗号化 する手段12は、上記暗号化鍵及び上記着信端末の識別 情報を用いてワーク鍵を作成する手段と、上記ワーク鍵 を用いて上記位置情報を暗号化する手段とを有する。 [0025]請求項8に係る発明は、交換網7と、上記 交換網7を介して接続された発信端末1及び着信端末3 とを有し、上記発信端末1の所在を表わす位置情報を上 **記着信端末3に提供する位置情報サービスシステムにお** 

いて 上記発信備末1に搭載される位置情報利用プログ ラムを格納した記録媒体であって、暗号化鍵及び上記着 信端末3の識別情報を用いて上記位置情報を暗号化させ るプロセスと、上記着信端末3に取り付けられ、上記暗 号化鍵及び上記着信端末3の識別情報に対応した復号化 1. 上記デコーダモジュール5が取り付けられた L記着 30 鍵を用いて、上記着信端末に受信された上記暗号化され た位置情報を復号化するデコーダモジュール5で上記復 号化学が更新される所定の時点で同期して上記暗号化鍵 を更新させるプロセスとを有する位置情報利用プログラ ムを格納した記録媒体である。

【0026】請求項9に係る発明によれば、上記暗号化 させるプロセスは、上記暗号化鱗及び上記着信端末3の 識別情報を用いてワーク鍵を作成させるプロセスと、上 紀ワーク鍵を用いて上記位置情報を暗号化させるプロセ 40 スとを有する。

[0027]請求項10に係る発明は、交換網7と、上 記交換網7を介して接続された発信端末1及び着信端末 3とを有し、上記発信端末1の所在を表わす位置情報を 上記着信端末3に提供する位置情報サービスシステムに おいて着信端末3に取り付けられたデコーダモジュール 5の位置情報利用方法であって、上記発信端末1で暗号 化鍵及び 上記着信端末の識別情報を用いて暗号化され、 上記交換網7を介して上記着信端末3に送信された暗号 化位置情報を、 F記暗号化鍵及び上記着信鑑末3の識別 情報に対応した復号化鍵を用いて復号化する段階を有

し、上記発信端末1で上記暗号化鍵が更新される所定の 時点で同期して、上記復号化鍵を更新する段階をさらに 有する位置情報利用方法である。

【0028】請求項11に係る発明によれば、上記復号 化鍵は、上記暗号化鍵及び上記着信端末3の識別情報を 用いて作成されたワーク鍵を使って暗号化された上記暗 号化鍵位置情報を復号化できるように、上記更新された 暗号化鍵及び上記着信端末3の識別情報を用いて更新さ

と、 上記交換網7を介して接続された発信端末1及び着 信端末3とを有し、上記発信端末1の所在を表わす位置 情報を上記着信端末3に提供する位置情報サービスシス テムにおいて、着信端末3に取り付けられたデコーダモ ジュール5であって、上記発信端末1で暗号化鍵及び上 記着信端末3の識別情報を用いて暗号化され、上記発信 端末1に送信された暗号化位置情報を、上記暗号化鍵及 び ト記着信端末3の識別情報に対応した復号化鍵を用い て復号化する手段51と、上記復号化鍵を保持する手段 5.2 と 上記暗号化鍵が更新される所定の時点で同期し 20 て ト記復号化鍵を更新する手段53とを有するデコーダ モジュールである。

[0030] 請求項13に係る発明によれば、上記復号 化鎌を更新する手段53は、上記騎号化鎌及び上記着信 端末3の識別情報を用いて作成されたワーク鍵を使って 暗号化された上記暗号化鍵位置情報を復号化できるよう に、上記更新された暗号化鍵及び上記着信備末3の識別 情報を用いて上記復号化鍵を更新する。

【0031】請求項14に係る発明は、交換網7と、上 3とを有し、上記発信端末1の所在を表わす位置情報を 上記着伝統末3に提供する位置情報サービスシステムに おいて、着信端末3に取り付けられたデコーダモジュー ル5 に搭載される位置情報利用プログラムを格納した記 録媒体であって、上記発信端末1で暗号化鍵及び上記着 信端末3の識別情報を用いて暗号化され、上記発信端末 1 に送信された暗号化位置情報を、上記暗号化鍵及び上 記着信端末3の識別情報に対応した復号化鍵を用いて復 号化させるプロセスと、上記暗号化鍵が更新される所定 の時点で同期して上記復号化鍵を更新させるプロセスと を有する位置情報利用プログラムを格納した記録媒体で ある。

【0032】請求項15に係る発明によれば、上記復号 **化鍵を更新させるプロセスは、上記暗号化鍵及び上記着** 信備末3の識別情報を用いて作成されたワーク鍵を使っ て暗号化された上記暗号化鍵位置情報を復号化できるよ うに、上記更新された暗号化鍵及び上記着信端末3の識 別情報を用いて上記復号化鍵を更新させる。

#### [0033]

発信端末が鍵を更新し、位置情報を暗号化する処理を説 明するための図である。

【0034】発信端末は、最初に、所定の更新日時が到 達したときに、記憶している現在(すなわち、更新前 の) マスタ鍵と、この所定の日時を表す同期データとを 用いて、マスタ鍵を更新し、更新後マスタ鍵を生成す る。マスタ鍵の更新方法の一例として、現在マスタ鍵と 現在時間を積として、利数を発生し、発生された乱数を 更新後マスタ鍵として使用する。乱数は、MD5、SH [0029]請求項12に係る発明によれば、交換網7 10 等の一方向性ハッシュ関数を乱数発生関数として用いる ことにより擬似的に生成することができる( "暗号理論 入門"岡本栄治者、共立出版、Rivest、R.L. and Duss e. S. :The MD5 message-digest algorithm, Networkin g Group, INTERNET-draft, 1991)。鍵作成時にソース データ (現在の縁、時間など)を入力として、出力され たハッシュ値を更新されたマスタ鍵として使用すること により、マスタ鍵のランダム性が確保され、また、ソー スデータの復元防止が実現されるので、マスタ鍵の偽造 が狙止される。

【0035】次に、マスタ鍵と、着信端末の識別情報、 例えば、着信端末の電話番号を排他的論理和のような関 数を用いて組み合わせて暗号化用ワーク鍵を生成する。 したがって、発信端末では、着信端末毎に異なる暗号化 用ワーク鍵を生成する。

【0036】最後に、発信端末は、暗号化用ワーク鍵を 用いて位置情報を暗号化し、暗号化位置情報を着信端末 側のデコーダモジュールに供給する。図4は、本発明の 第2の実施例のデコーダモジュールにおける鍵更新と、 暗号化位置情報の復号化処理の説明図である。デコーダ 記交換網7を介して接続された発信端末1及び着信端末 30 モジュールでは、発信端末と共通のマスタ鍵をデコーダ モジュール内に保持し、発信端末とデコーダモジュール でそれぞれに保持しているマスタ鍵を同期的に更新させ ながら使用してもよいが、セキュリティ上、好ましく は、デコーダモジュールは、デコーダモジュールに固有 のワーク鍵だけを記憶する。そとで、デコーダモジュー ルは、鎌更新処理の最初に、現在ワーク鍵から、現在 (すなわち、更新前) マスタ鍵を再生する。マスタ鍵を ワーク鍵から再生するためには、マスタ鍵からワーク鍵 を作成する演算の逆演算を行う。そのため、デコーダモ ジュールが取り付けられている着信端末の電話番号と、 現在ワーク鍵とを入力として、前述のワーク鍵生成の逆 油笛を実行する。

> 【0037】次に、デコーダモジュールは、現在マスタ 鍵と、発信端末側と同じ所定の更新日時を表す同期デー タとを用いて、前述の方法で更新後マスタ鍵を生成す る。そして、更新後マスタ鍵と、着信電話番号とを用い て、復号化用ワーク鍵を生成する。この復号化用ワーク 鍵は、次の更新処理の際に現在ワーク鍵として使用され

[発明の実施の形態] 図3は、本発明の第1の実施例の SO 【0038】最後に、発信縮末からの暗号化位置情報を

受けたアコーダモジュールは、復身任用リーク観を用いて暗号化位置情報を後号化し、更なる処理に利用する。 (0039)図らは、本999の第3の実施例による健康 新と位置情報送信の処理を全体的に示す図であり、図3 交び4を参加して期刊した会情報未削及がデコーダモジュール側の健康新方法及び暗号化方法な併せて示されて

【0040】着信端末に取り付けられるデコーダモジュールでは、着信電話番号をROMなどの配性媒体に変更できないような形式で保持する。このため、デコーダモ 10 シュールは、定期終約などを締結している正規の着信端末以外の環境では正しく動作しない。

[0041]以上の説明のように、本典明の実施例では、デコーダモジュールに著信電話番号を組み込み、埋め込まれた著信電話番号を使って生成されたワーク鍵が発信電床側で増信電話番号を使用して生成したワーク鍵と一致していなければ、デコーダモジュールで正しく復号化できない仕組みが提供される。そして、との仕組みと、マスタ鍵(すなわち、ワーク鍵)を定期的に更新する仕組みとを組み合わせることにより、契約した著信編 20 木への着信底限定して復号化が可能であり、デコーダモジュールの配用が防止され、また、契約板下時にデコーダビュールを回収することによって不正なサービス利用が阻止される

[0042] 図6は、本場明の第4の実施例の位置情報 サービスシステムのシステム構成図である。同図に示さ れたシステムは、交換網で00と、交換網で00に接続 された複数が白の発信様末100、、10 。、、100。(以下の説明では、一般的に発 信簿末100と表わず場合かある)と、着信嫌末300 30 と、着信簿末300に対比して取り付けられたデコーダ モジュール500とたりを載される。

【0043】発信端末100は、位置情報130と、暗 号化のためのマスタ鍵150とを隠匿して保持し、発信 時に位置情報130を暗号化する暗号化部120と、通 常の電話機としての機能を実現し、暗号化された位置情 報を送信する通信部110と、マスタ鍵150を定期的 に更新する鎌更新部140とを有する。暗号化部120 は、たとえば、図5に示されるように、マスタ鍵150 と、着信端末の電話番号とを用いて、位置情報130を 40 暗号化する。鍵更新部140は、たとえば、図5に示さ れるように、保存しているマスタ鍵150をデコーダモ ジュール500と同期して定期的に更新する。また、発 信端末100は、時計141を有し、この時計141を 用いてマスタ鍵の更新を行うためのタイミングを計る。 との時計141は、後述のデコーダモジュール500の 時計と同期がとれているため、デコーダモジュールと同 期して鍵の更新を行うことができる。電話交換網700 は、本例では、ユーザ間情報伝送を行う機能をもつネッ トワークである。着信端末300は、通常の電話機能を

実現すると状に、発信線末100から送られてきた時号 化位置情報を、デコーダモジュール500を使用して復 等化し、得ちれた復野化された位置情報を表示する。着 信端末300の通信部310は、通常の電振機能を実行 し、暗号化位置情報を受信したときには、暗号化位置情 報差デコーダモジュールドライバ330は、適信部310から 受け取った暗号化位置情報をデコーダモジュールに渡し で、復号化を要求し、デコーダモジュールに渡し く、復号化を要求し、デコーダモジュール500から復 号化された位置情報を表示させるため、復号化された位置情報を受信して、たとえば、表示ディス プレイに位置情報を表示させるため、復号化された位置情報を表示で表する。 精報を表示で表するとなる。 毎日を記述して、表示部320を有し、表示部320 は、デコーダモジュール500から受け取った位置情報 を表示する。

[0044] デコーダモジュール500は、着信端末3 00に接続されるハードウェアであり、着信端末300 から受け取った暗号化位置情報を復号化する復号化部5 10と、発信端末100におけるマスタ鍵の更新と同期 して、たとえば、図5に示されたようにワーク鍵520 を定期的に更新する鍵更新部530とを有する。デコー ダモジュール5 0 0 は、たとえば、RS-232C、USB、TEEE 1394等の任意の方式で着信端末300と接続される。復 号化部510は、図5に示されるように暗号化位置情報 を受け取ると、ワーク鍵520を用いて位置情報を復号 化し、着信端末300に返す。鍵更新部530は、たと えば、図5に示された鍵更新方法に従って、発信端末1 00と同期して一定期間毎に、更新前の現在のワーク鍵 と、ユーザが書き換え不可能の形で保存されている着信 韓末電話番号とから 利数発生期数などを使用して、ワ ーク鍵を更新する。また、時計531は、ワーク鍵の更 新を行うためのタイミングを計り、発信端末100の時 計141と同期がとれている。

【0045】典型的な例では、発信端末100は公衆電 話機のような電話機であり、著信端末300はパーソナ ルコンピュータである。

【0046】図7は、本発明の第4の実施例のシステム におけるシーケンスチャートであり、以下、シーケンス チャートに沿って本システムの動作を説明する。

40 (0047)ます。位置情報を知らせる発信者が発信機 末て警信端末の電話番号をダイヤルする(ステップ10 1)と、発信端末の暗号行部は、マスタ鍵と著信端末の 電話番号を使って位置情報を暗号化する(ステップ10 2) 鬼信能減は、著情端末化発伸びに、前号はされた 位置情報を送信する(ステップ103)。本実施何で は、ISM回線を利用し、Setu時以には「ユーザ・ユーザ 情報」で、の暗号化された位置情報を指すること ができる。尚、ISM回線以外であれば、モデム信号、同 MF信号、アウトチャンネル(音声帯域か)遠信などで送 50 信する。発信端末から送信された呼ば、交換機を介して (8)

(0048) 著信簿末は、暗号化位度情報を受けると デコーダモジュールに転送する (ステップ105)。 間 同代位置情報を受阻したデコーダモジュールは精弱化位 置情報を信号化し (ステップ106)。 復号化された位 歴情報を着信簿末に返送する (ステップ107)。 着信 端末は、復号化された位置情報を選当なフォーマットで 表示する (ステップ108)。次に、着信簿末午報信を 受けて、着信着がオフラックし、ステップ109)。 信簿末は交換標に応答信号を返信する (ステップ110) の)。 応答信号を受けた欠無額は、発信簿末と着信端末 の呼ば続後行なく (ステップ111)

13

[0049]次に、本発明の第4の実施例のシステムの 各装履における動作をプログラムとして構築した場合に ついて、図8万至10のフローチャートを参照して説明 する。

【0050】図8は、本発明の第5の実施例の発信端末 に搭載されるプログラムのフローチャートである。

[0051] ステップ201) ユーザ (発信者) により 動する。 オフフックされた場合にはステップ202に移行し、そ 20 [0069] ステップ307) 発信端末との接続が成功 ウでない場合にはステップ209) に挙打する。 したかどうかを制定し、成功した場合にはステップ30

【0052】ステップ202)ユーザが着信端末の電話 番号を入力する。

【0053】ステップ203)マスタ鍵と着信端末の電 話番号を使い位置情報を前述の方法で暗号化し、暗号化 位置情報を生成する。

[0054] ステップ204) 着信簿末に発呼し、暗号 化位置情報を送信する。このとき、ISDNであれば、セットアップ時にULTで送信が可能であり、ISDN以外であれば、モデム信号、DIM信号、アウトチャンネル通信など 30 で送信するものとする。

【0055】ステップ205)着僧端末との接続に成功 した場合には、ステップ206に移行し、そうではない 場合にはステップ211に移行する。

【0056】ステップ206)着信端末との通話を開始 する。

[0057] ステップ207) 着信端末、又は、自端末からの切断要求が発行された場合、又は、オンフックさ

れた場合にはステップ208に移行する。 【0058】ステップ208)呼の切断処理を行なう。

[0059] ステップ209) マスタ練更新のための所 定の更新日時に達したかとうかを判定し、更新日時になった場合、ステップ210に移行し、そうでない場合に はステップ201に移行する。この所定の更新日時はデ コーダモジュールに設定されている更新日時と一致して いる必要がある。

【0060】ステップ210)前述の方法で発信端末が 保持するマスタ鍵を更新する。

【0061】ステップ211)着信端末との接続が失敗 した場合にはエラー処理を行なう。 【0062】図9は、本発明の第6の実施例の着信端末 に搭載されるブログラムのフローチャートである。

【0063】ステップ301)交換網を介して着信した場合にはステップ302に移行し、そうでない場合には待機する。

[0064] ステップ302) 位置情報を受信した場合 にはステップ303に移行し、そうでない場合にはステップ306に移行する。

[0065] ステップ303) 暗号化位置情報を受信し 10 た場合には、暗号化位置情報を抽出、取得する。UUTで 送信された場合には、Setupデータの中のUUTを解釈し て、暗号化位置情報を取得する。

【0066】ステップ304)略号化位置情報をデコー ダモジュールに転送し、デコーダモジュールで復号化さ れた位置情報を獲得する。

【0067】ステップ305)復号化された位置情報を 着信端末のディスプレイに表示させる。

【0068】ステップ306)着信があると着信音が鳴 動する。

[0069] ステップ307) 発信端末との接続が成功 したかどうかを判定し、成功した場合にはステップ30 8 に移行し、そうでない場合にはステップ311 に移行 する。

【0070】ステップ308)発信端末との通話を開始 して、応答信号を発信端末に返却する。

【0071】ステップ309)発信端末、若しくは、自 端末からの切断要求、又は、オンフックが行なわれた場 合に、ステップ310に移行し、そうでない場合、オン フックを待機する。

【0072】ステップ310)呼の切断を行なう。

【0073】ステップ311)発信端末との接続に失敗 した場合には所定のエラー処理を行なう。

【0074】図10は、本発明の第7の実施例のデコー ダモジュールに搭載されるプログラムのフローチャート である。

【0075】ステップ401)着信端末から暗号化位置 情報を受け取った場合にはステップ402に移行し、そ うでない場合にはステップ404に移行する。

[0076]ステップ402)ワーク鍵と着信端末電話40 番号とを用いて暗号化位置情報を復号化する。

【0077】ステップ403)復号化された位置情報を 着信端末に返信する。

[0078] ステップ404) ワーク鍵を更新すべき鍵 更新日時 (例えば、毎月1日の午前0時) になった場合、 ステップ405 に移行し、そうでない場合にはステップ 401 に移行する。

【0079】ステップ405)前述の方法でワーク鍵を 更新する。

【0080】ことまでの実施例では、デコーダモジュー 50 ルは、発信端末から見た場合に、着信端末の下流側に接 (9)

続されている。例えば、デコーダモジュールがパソコン に実装されているような形態である。 このようなデコー ダチジュールの接続形態の場合 著信端末は 発信端末 から送られてきた暗号化位置情報をデコーダモジュール に渡すと、復号化結果の位置情報がデコーダモジュール から返送される。これに対し、デコーダモジュールは、 たとえば、ターミナルアダプタのように発信端末から見 た場合に 着信端末の上液側に接続しても**構わない**。 [0081] 図11は、本発明の第8の実施例のシステ

ム構成図であり、デコーダモジュール500は、ターミ 10 ナルアダプタのような形で着信端末300に接続されて 【0082】本実施例において、発信端末100及び電

話交換網700は、図6に示された本発明の第4の実施 例のシステムを構成する発信端末及び電話交換網と同じ である。本発明の第8の実施例の場合、着信鑑末300 は、通信部310を備えた通常の電話機であり、選択的 に、デコーダモジュールから通知された位置情報を利用 するための位置情報処理部320を具備してもよい。 【0083】デコーダモジュール500は、上流側で電 20 話回線に接続され、下涨側で着信端末300に接続され る。デコーダモジュール500と着信蟾末300との間 の接続は、たとえば、通常の電話機のインタフェースに よって実現される。デコーダモジュール500は、着信 端末300の発信時及び着信時に着信端末300と寓話 交換網700の間を取り次ぐ。さらに、デコーダモジュ --ル500は 通信部540で発信端末100からの着

信時に暗号化位置情報を受け取った場合には、復号化部 510でワーク鍵520を用いて暗号化位置情報を復号

化した後、位置情報利用部550で位置情報を表示す

る。また、デコーダモジュール500は、鍵更新部53

0で、発信端末と同期して定期的にワーク鍵520を更

新する. 【0084】デコーダモジュール500の通信部540 は、上述のよりうに、電話機のインタフェースを有し、 着信端末300の発着信時に着信端末300と電話回線 網70とを中継し、発信端末100からの著信時に暗号 化位置情報を受け取った場合には、暗号化位置情報を復 号化部510に渡す。位置情報利用部550は、復号化 部510から受け取った位置情報を、ディスプレイに表 40 示させたり、或いは、外部機器に送信する。復号化部5 10は、通信部540から暗号化位置情報を受け取る と、ワーク鍵を用いて位置情報を復号化し、復号化した 位置情報を位置情報利用部550に渡す。鍵更新部53 0及び時計531については、図6を参照して説明した 太発明の第4の実施例のシステムにおけるデコーダモジ ュールの鍵更新部及び時計と同じである。

【0085】以上の説明では、発信端末の時計とデコー ダモジュールの時計が一致している場合を考えている。

ュールの時計に調差が生じた場合、デコーダモジュール で復号化が不可能になることも考えられる。

[0086] そとで、図12に示された本発明の第9の 実施例では、発信端末とデコーダモジュールの時計の誤 差による問題(復号化不可能)を解決する復号化の正当 性チェック機構について説明する。

[0087]本実施例では、鍵更新が行われた後のある 一定期間は、デコーダモジュール側で更新後の新ワーク 鍵だけではなく、更新前の旧ワーク鍵を保持し使用でき るようにする。この場合に、復号化時に新旧両方のワー ク鍵を使用して復号化を行い(図12の①復号化及び② 復号化). 「復号化の正当性チェック手法」を用いて検 証用データを使って復号結果を比較して(図12の@比 較検証)、正しく復号化された方の位置情報を送信する (図12の⑤位置情報送信)。

[0088] 本実施例で適用される復号化の正当性チェ ック手法とは、デコーダモジュールで、記憶している着 信電話番号を使用して生成したワーク鍵を用いて暗号化 位置情報を復号化したとき、適切な位置情報フォーマッ トで復号化できたときに復号化が成功していることが検 証される手法である.

【0089】復号化が成功したこと、すなわち、適切な 位置情報フォーマットで復号化できたかどうかは、デコ ーダモジュールで保存している検証用データと、デコー ダモジュールで生成されたワーク鍵を用いた復号化によ って取得された検証用データとを比較し、検証用データ が一致したかどうかによって判定される。本発明の第8 の実施例では、復号化の正当性チェックを、新ワーク鍵 と旧ワーク線を用いた2通りの復号化によって取得され 30 た2通りの検証用データ(検証用データ1及び検証用デ ータ2) について行い、正しい検証用データが得られた 方の復号化によって得られた位置情報を選択し、着信端 末に送信する。

[0090]または、暗号化時に、位置情報データに対 するチェックデジット等のチェックコードを位置情報デ 一タに付加し、復号化時に復号化された位置情報から算 出したチェックコードと一致すれば復号化が成功したと

【0091】図13には、本発明の第9の実施例による 復号化の正当性チェックのため暗号化位置情報に組み込 まれた検証用データの例が示されている。同図の(A) は位置情報フレームの形式を示し、(B)は種別番号の 定義の例を示し、(C)は位置情報フレームの例を示 す。「種別数」とは、フレーム中に含まれる位置情報種 別の数を表す固定長データであり、「検証用データ」と は、復号化検証用のための固定データ又はチェックコー ドであり、「種別番号」とは、位置情報の種別を表す番 号、すなわち、固定長データであり、「データ長」と は、データフィールドのオクテット数を表す固定長デー しかし、何らかの原因で発信端末の時計とデコーダモジ 50 夕であり、「データ」とは、種別毎の位置情報データで あり可変長である。

[0092]以上、本発明の代表的な実施例を説明した が 本発明は 上記の実施例に限定されることなく 特 許請求の範囲内において、種々変更・応用が可能であ **ち**.

17

#### [00931

[発明の効果]以上の説明の通り、本発明によれば、発 信旋末に位置情報を保持しているので 通信時に着信機 末で位置情報を得ることができる。位置情報取得時に交 換機網外で発供端末の ID (電話番号)を使用しないの 10 る。 で、発信端末のID(電話番号が)発信者・着信者の両方 に秘匿される。また、復号化サービスを受ける着信者に 確実に理会をすることができる。

【0094】さらに、本発明によれば、着信端末として 特番を使用しないので、着信端末が限定されない。位置 情報は暗号化されているので、位置情報の改譲が防止で きる。その上、本発明によれば、発信端末は、位置情報と 暗号化鍵を使って位置情報を暗号化する手段とを有し、 定期的に(契約期限時には必ず)更新される暗号化鍵を 使って位置情報を暗号化して着信端末に付属されたデコ 20 る。 ーダモジュールに送信する。 デコーダモジュールは、発 位端末の暗号化郷更新時に自動更新される復号化鍵と、 との復男化獄を使って暗号化位置情報を復号化する手段 とを有し、復号化された位置情報を着信端末に提供す る。したがって、位置センタを利用しないので、復号化 時の通信コストが低減され、かつ、鍵更新時にも通信コ ストが発生しないという利点が得られる。

[0095]また、デコーダモジュールは、着信違末電 話番号を保持する書き換え不可能な手段(ROM)をも ち、鍵更新時に着信端末電話番号を入れ込んだ鍵を生成 30 しておくことで、発信端末で着信端末電話番号を入れ込 んだ鍵を生成して位置情報を暗号化して送信したとき び、デコーダモジュールで復号化して位置情報を得ると とができる。これにより、契約した着信端末への着信に 限定して復号化が可能であり、デコーダモジュールの転 用が防止され、また、契約終了時にデコーダモジュール を回収することによって不正なサービス利用が阻止され

【図面の簡単な説明】

【図11本発明の第1の原理構成図である。

【図2】本発明の第2の原理構成図である。

「図31 本発明の第1の実施例の発信端末側暗号化処理 の説明図である。

18

【図4】本発明の第2の実施例のデコーダモジュール側 復号化処理の説明図である。

【図5】本発明の第3の実施例による鍵更新と位置情報 送信の説明図である。

【図6】本発明の第4の実施例のシステム構成図であ

【図7】本発明の第4の実施例のシステムにおけるシー ケンスチャートである。

【図8】本発明の第5の実施例の発信端末に搭載される プログラムのフローチャートである。

【図9】本発明の第6の実施例の着信端末に搭載される プログラムのフローチャートである。

【図10】本発明の第7の実施例のデコーダモジュール に搭載されるプログラムのフローチャートである。 【図11】本発明の第8の実施例のシステム構成図であ

【図12】本発明の第9の実施例による復号化の正当性 チェックの説明図である。

【図13】本発明の第9の実施例の暗号化位置情報の例 (検証用)

【符号の説明】

発信端末

着信徽末

デコーダモジュール

交換網

11 発信端末通信手段

12 暗号化手段

13 位置情報記憶手段

14 暗号化键更新手段 15 暗号化鍵記憶手段

着價端末通信手段

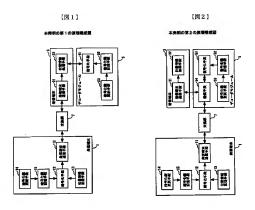
31

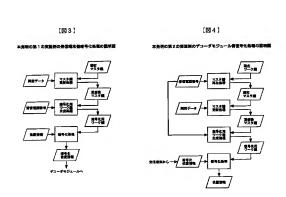
32 位置情報処理手段

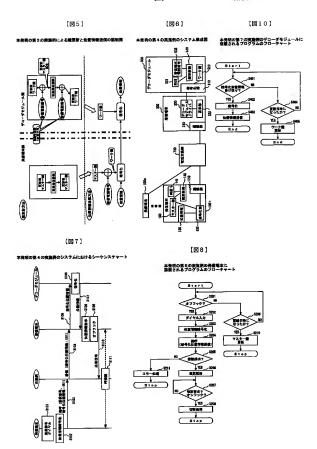
51 復号化手段

復号化鍵記憶手段 5.2

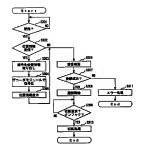
5.3 復号化鍵更新手段



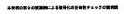


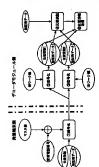


【図 9 】 本発明の第6の英選例の着価増末に 景観されるプログラムのフローチャート



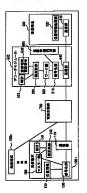
[212]





[図11]

# 本発明の第8の実権側のシステム構成面



[図13]

#### 本発明の第9の実施例の暗号化位置情報の例(検証用)

#### (A) 暗号化位置情報フレーム

程別章(n)	検証用データ	
推別書号 1	データ長1	データ1
1	·	1
運用番号 n	データ品n	データロ

#### (B) 複別番号定義の例

#E3H	福州青寺
林度・軽度	1
住所	2
都使警号	3
マップコード	4
カスタマイズ情報 (ビル名・酵童・部屋参号等)	5

(C) 暗号化位置情報フレームの例

教団用データ例

3	110100111011000101110101100	
1	26	E, 139. 40. 00. 0, N, 35. 13. 19. 2
2	28	神奈川県推奨資市光の丘1-1
5	32	NTT機模質研究研究センタ 3200

## フロントページの続き

(72)発明者 安永 健治

東京都干代田区大手町二丁目3番1号 日

本電信電話株式会社内

(72)発明者 鎖 真一

東京都千代田区大手町二丁目3番1号 日本電信電話株式会社内

Fターム(参考) 5J104 AA01 AA16 BA01 EA02 EA06 EA26 NA03 NA05 NA27 PA07

5K015 AE05 AF06

311023 7 603 7 9 00

5K024 AA71 DD01 DD06 GG01 GG10

5K101 KK16 LL01 NN21 PP03